PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

2000-250771

(43) Date of publication of application: 14.09.2000

(51)Int.CI.

G06F 11/20 GO6F 13/00

G06F 15/177

(21)Application number: 11-049089.

(71)Applicant : NEC CORP

(22)Date of filing:

25.02.1999

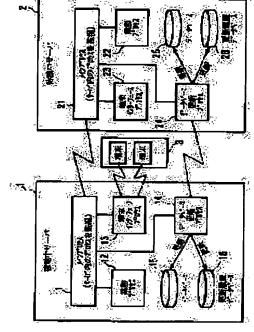
(72)Inventor: TSUCHIMOCHI KEIICHI

(54) SERVER DUPLICATION SYSTEM

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To fast and also reliably operate a duplication system for a network server and database server which poses a problem in a 24hour operation non- stop system.

SOLUTION: In this server duplication system, a server 1 in operation and a server 2 in a standby mode respectively have each process connected to main processes 11 and 21 and are monitored all the time, In the synchronization of the servers of respective databases 15 and 25, updation history is always stored in the updation history database 16 of the self-server 1 when the database updation process 14 of the server 1 updates the database 15 of the self-server. Further, the updation history is notified to the database updation process 24 of the standby server 2 and updates the database 25 of the self-server 2 and an updation history database 26. When a failure takes place in the server 1 and communication between the processes 11 and 21 is



interrupted, the server 2 is made to operate and continues subsequent processing in an instant. Thus, system central servers are switched in a non-stop state.

(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報 (A) (11) 特許出願公開番号

特開2000-250771 (P2000-250771A) (43)公開日 平成12年9月14日(2000.9.14)

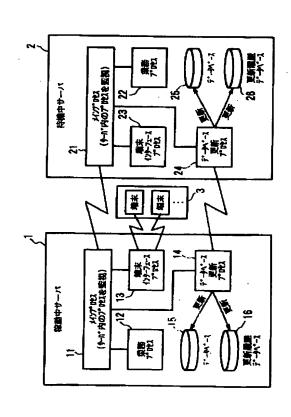
	識別記号		FΙ				テーマコート・(さ	参考)
11/20	310		G 0 6 F	11/20	310	С	5B034	
13/00	3 5 1			13/00	351	M	5B045	
15/177	678		·	15/177	678	В	5B089	
審査請求 有 請求項の数5			OL (全8頁)					
特願平11-49089			(71)出願人 000004237					
				日本電	気株式会	生		•
平成11年2月25日(1999.2.25)			東京都港区芝五丁目7番1号					
			(72)発明者	土持	恵一			
				東京都	港区芝五	丁目7	7番1号 日2	本電気株式
				会社内				
			(74)代理人	100108	578			
				弁理士	髙橋 訁	召男	(外3名)	
			Fターム(を	多考) 5B(34 BB02	CC01	DD02 DD05	DD06
				5B()45 JJ02	JJ24	JJ44 JJ45	;
				5B0	089 GA11	GA21	GB06 KA12	KC28
					KE10	ME03	ME04 ME14	ļ
	13/00 15/177 審査請 特願	11/20 3 1 0 13/00 3 5 1 15/177 6 7 8 審査請求 有 特願平11-49089	11/20 3 1 0 13/00 3 5 1 15/177 6 7 8 審査請求 有 請求項の数 5 特願平11-49089	11/20 310 G06F 13/00 351 15/177 678 審査請求 有 請求項の数5 OL 特願平11-49089 (71)出願人 平成11年2月25日(1999.2.25) (72)発明者	11/20 3 1 0 G 0 6 F 11/20 13/00 3 5 1 13/00 15/177 6 7 8 15/177 番査請求 有 請求項の数5 O L 特願平11-49089 (71)出願人 0000044 日本電平成11年2月25日(1999. 2. 25) 東京都に会社内 (74)代理人 1001088 弁理士 Fターム(参考) 586 586	11/20 3 1 0 13/00 3 5 1 13/00 3 5 1 15/177 6 7 8 15/17	11/20 3 1 0 G 0 6 F 11/20 3 1 0 C 13/00 3 5 1 M 15/177 6 7 8 B	11/20 3 1 0 G 0 6 F 11/20 3 1 0 C 5B034 13/00 3 5 1 M 5B045 15/177 6 7 8 B 5B089 15/177 6 7 8 B

(54) 【発明の名称】サーバ二重化方式

(57)【要約】

24時間稼動無停止システムにおいて問題と 【課題】 なるネットワークサーバ・データベースサーバの二重化 方式を、高速且つ確実に行えるようにする。

【解決手段】 稼働中サーバ1と待機中サーバ2は、そ れぞれ、各プロセスがメインプロセス11、21に接続され 常時監視されている。各データベース15、25のサーバ間 の同期合わせは、稼働中サーバ1のデータベース更新プ ロセス14が自サーバのデータベース15を更新する際に、 常に更新履歴を自サーバ1の更新履歴データベース16に 保管する。 さらに、この更新履歴は、待機中サーバ2の データベース更新プロセス24に通知され、自サーバ2の データベース25と更新履歴データベース26を更新す る。稼働中サーバ1で障害が発生し、メインプロセス1 1、21間の通信が途絶えると、待機中サーバ2が稼働中 となり、その後の処理を瞬時に継続する。このようにし てシステム中枢サーバを無停止状態で切り替える。



1

【特許請求の範囲】

【請求項1】 複数のサーバを現用系と予備系として、 無停止システムを構成するサーバ二重化方式において、 各々の前記サーバは、

自己のサーバ内の各プロセスに接続されて、各プロセス を常時監視すると共に、他のサーバと相互接続されるメ インプロセスと、

ユーザの要求に基づく業務内容を含むシステム全体の情報を格納するデータベースと、

前記データベースの内容を更新するときの更新情報を保 10 管すると共に、他のサーバへの通達情報結果を保管する 更新履歴データベースと、

業務内容に基づいて前記データベースの更新を行い、更 新情報と通達情報結果を前記更新履歴データベースに保 管すると共に、他のサーバへ前記更新情報を通知するデ ータベース更新プロセスとを備え、

現用系サーバと予備系サーバとによって無停止システム を構成したことを特徴とするサーバ二重化方式。

【請求項2】 請求項1記載のサーバ二重化方式において、

前記メインプロセスは自己のサーバの各プロセスを監視し、何れかのプロセスに障害が発生したときは、自己のサーバを再起動させる処理を行うことを特徴とするサーバ二重化方式。

【請求項3】 請求項1記載のサーバ二重化方式において、

前記現用系サーバのデータベース更新プロセスが、自己 のサーバのデータベースを更新するとき、

前記データベース更新プロセスは、更新情報を自己のサーバの更新履歴データベースに保管すると共に、前記更 30 新情報を前記予備系サーバのデータベース更新プロセスに通知し、

前記予備系サーバは、受信した前記更新情報に基づいて、自己のデータベースと更新履歴データベースを更新

前記現用系サーバのデータベースと前記予備系サーバの データベースの同期を合わせ、前記現用系サーバが故障 したとき、直ちに、前記予備系サーバに通信状態を継続 して引き継ぐことを特徴とするサーバ二重化方式。

【請求項4】 請求項1ないし請求項3の何れか1項記 40 載のサーバ二重化方式において、

前記各サーバは、前記メインプロセスからの切換通知により、クライアントの端末と接続するための端末インターフェースプロセスを備え、

前記端末インターフェースプロセスと前記端末との接続は、前記サーバのプロセスをクライアント接続に、前記端末をサーバ接続にすることを特徴とするサーバ二重化方式。

【請求項5】 請求項1ないし請求項4の何れか1項記載のサーバ二重化方式において、

上位装置として前記メインプロセスを監視する監視プロセスを備え、

前記監視プロセスが、自己のサーバ内の各プロセスを監 視することを特徴とするサーバ二重化方式。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、通信の無停止システムを構築するためのサーバ二重化方式に関する。

[0002]

10 【従来の技術】従来より、無停止二重化システムのデータベースサーバ方式は、現用系サーバと予備系サーバを切り替えるシステム構成が用いられている。この場合、一般的には、現用系サーバと予備系サーバのトランザクションデータの同期を取らないクロスコールが用いられている。また、クロスコールを用いない方式としては、例えば、特開平9-305558号公報などがある。この方式は、現用系サーバの更新時に予備系サーバのデータも同時に更新しておき、トランザクションデータの同期を行わないで、現用系サーバの異常時に予備系サーバのに切り替えるものである。

[0003]

【発明が解決しようとする課題】しかしながら、クロスコールを用いる方式では、サーバのメインプロセスがプロセス監視を行っているが、プロセス異常終了時の再起動などは行わずにサーバの切り替えが発生してしまうこともある。また、負荷が大きくなってしまうケースが多く、自ら異常終了するケースも生じる。データベースの扱い方は、クロスコールによりディスクを2台のサーバからマウントする構成などがあるが、この方式では、oracle等のデータベースを利用する場合に、例えば、「現用サーバのデータベース停止」→「現用サーバのディスクアンマウント」→「予備サーバのディスクマウント」→「予備サーバのディスクマウント」→「予備サーバのディスクマウント」→「予備サーバのディスクマウント」→「予備サーバのディスクマウント」→「予備サーバのディスクマウント」→「予備サーバのディスクマウント」→「予備サーバのディスクマウント」→「予備サーバのデータベースの起動」という段階を踏まなければいけない為、サーバの切り替えにかなりの時間が必要である。

【0004】また、端末との接続方式は、端末側からサーバに接続する方式を採っているが、この方式では、端末側ではサーバの状態が分からず、接続が切断されると、両サーバに対して、一定間隔で、交互に接続要求を送信するという方法しか採れない。したがって、システム全体的としては、かなりの切替時間が必要である。また、特開平9-305558号公報の方式においても、端末側からサーバに接続する方式を採っているため、システム全体としての切替時間の問題は解決されていない。このように、従来のサーバ切り換え方式では、システム切り替えを遅らせる要因がプロセス構成に存在しているので、現用/予備の切替時間を速くすることができないなどの問題がある。

50 【0005】本発明はこのような事情に鑑みてなされた

30

ものであり、その目的は、24時間稼動無停止システム において問題となるネットワークサーバ・データベース サーバの二重化方式、いわゆるホットスタンバイ方式 を、髙速且つ確実に行うことのできるシステム構成を提 供することにある。

[0006]

【課題を解決するための手段】本発明のサーバ二重化方 式は、現用系サーバのデータベースと予備系サーバのデ ータベースとを、常時、同期合わせしておき、現用系サ ーバが故障して両サーバのメインプロセス間の通信が途 10 絶えると、直ちに、予備系サーバが現用系となり、通信 が途絶えることなく予備系サーバに引き継がれることを 特徴とする。これによって、システム中枢サーバを瞬時 に切り替えることができ、信頼性の高いサーバ二重化シ ステムを構築することができる。

【0007】すなわち、請求項1に係るサーバ二重化方 式は、複数のサーバを現用系と予備系として、無停止シ ステムを構成するサーバ二重化方式において、各々のサ ーバは、自己のサーバ内の各プロセスに接続されて、各 プロセスを常時監視すると共に、他のサーバと相互接続 20 されるメインプロセスと、ユーザの要求に基づく業務内 容を含むシステム全体の情報を格納するデータベース と、データベースの内容を更新するときの更新情報を保 管すると共に、他のサーバへの通達情報結果を保管する 更新履歴データベースと、業務内容に基づいてデータベ ースの更新を行い、更新情報と通達情報結果を更新履歴 データベースに保管すると共に、他のサーバへ更新情報 を通知するデータベース更新プロセスとを備え、現用系 サーバと予備系サーバとによって無停止システムを構成 したことを特徴とする。

【0008】請求項2に係るサーバ二重化方式は、請求 項1記載のサーバ二重化方式において、メインプロセス は自己のサーバの各プロセスを監視し、何れかのプロセ スに障害が発生したときは、自己のサーバを再起動させ る処理を行うことを特徴とする。

【0009】請求項3に係るサーバ二重化方式は、請求 項1記載のサーバ二重化方式において、現用系サーバの データベース更新プロセスが、自己のサーバのデータベ ースを更新するとき、このデータベース更新プロセス は、更新情報を自己のサーバの更新履歴データベースに 40 保管すると共に、更新情報を予備系サーバのデータベー ス更新プロセスに通知し、予備系サーバは、受信した更 新情報に基づいて自己のデータベースと更新履歴データ ベースを更新し、現用系サーバのデータベースと予備系 サーバのデータベースの同期を合わせ、現用系サーバが 故障したとき、直ちに、予備系サーバに通信状態を継続 して引き継ぐことを特徴とする。

【0010】請求項4に係るサーバ二重化方式は、請求 項1~請求項3の何れか1項記載のサーバ二重化方式に おいて、各サーバは、メインプロセスからの切換通知に 50

よって、クライアントの端末との接続を行うための端末 インターフェースプロセスを備え、端末インターフェー スプロセスと端末との接続は、サーバのプロセスをクラ イアント接続に、端末をサーバ接続にすることを特徴と する。

【0011】請求項5に係るサーバ二重化方式は、請求 項1~請求項4の何れか1項記載のサーバ二重化方式に おいて、上位装置としてメインプロセスを監視する監視 プロセスを備え、この監視プロセスが、自己のサーバ内 の各プロセスを監視することを特徴とする。

[0012]

【発明の実施の形態】以下、図面を用いて本発明の実施 の形態を説明する。図1は、本発明の第1の実施の形態 のサーバ二重化方式のシステム構成図である。先ず、図 1を用いて、本発明のサーバ二重化方式の第1の実施の 形態を説明する。このシステムは、稼動中サーバ1と待 機中サーバ2とクライアント端末群 (以下、端末とい う) 3とによって構成されている。稼動中サーバ1は、 メインプロセス11と、業務プロセス12と、端末イン ターフェースプロセス13と、データベース更新プロセ ス14と、データベース15と、更新履歴データベース 16とにより構成されている。

【0013】メインプロセス11は、稼働中サーバ1内 の各プロセスの監視を主に行い、待機中サーバ2のメイ ンプロセス21と常に接続状態を保っている。稼働中サ ーバ1内の各プロセスが異常終了した場合は、プロセス 再起動処理を行う。また、業務プロセス12は、端末イ ンターフェースプロセス13とデータベース更新プロセ ス14を操作する為のプロセスであって、業務内容によ り異なる。さらに、端末インターフェースプロセス13 は、業務プロセス12と端末3との通信を中継する為の プロセスであり、端末3から業務プロセス12への要求 の受信、業務プロセス12から端末3への結果の送信を 行う。

【0014】データベース更新プロセス14は、業務プ ロセス12からの要求によりデータベース15への更新 を行い、その更新情報を待機中サーバ2のデータベース 更新プロセス24へ通知し、この通信結果と更新情報を **更新履歴データベース16へ保管する。また、データベ** ース15は、システム全体の情報源であり業務内容によ り内容は異なるが、システムの二重化を実現させる為に 待機中サーバ2のデータベース25と常に同期を取って おく必要がある。更新履歴データベース16は、データ ベース15の更新履歴と待機中サーバ2への通達結果を 保管しておく。通達結果の役割は、待機中サーバ2が停 止している間のデータベース更新履歴情報に「未通達」 という情報を付け加えておくことにより、待機中サーバ 2の復旧時にデータベース25に反映されていない更新 情報を引き継ぐことを行う。

【0015】一方、待機中サーバ2も稼働中サーバ1と

6

同様な構成であり、メインプロセス21と、業務プロセス22と、端末インターフェースプロセス23と、データベース更新プロセス24と、データベース25と、更新履歴データベース26とによって構成されている。

【0016】メインプロセス21は、稼動中サーバ1の メインプロセス11と常時は接続状態にあり、稼動中サ ーバ1の障害通知を受信した時点で、待機中サーバ2を 待機中から稼動中へと切り替える。業務プロセス 2 2 は、メインプロセス21から稼動切替通知を受信するま では待機中の状態を維持する。また、端末インターフェ 10 ースプロセス23は、メインプロセス21から切替通知 を受信すると、端末3と接続処理を行う。さらに、デー タベース更新プロセス24は、稼動中サーバ1のデータ ベース更新プロセス14と常に接続状態であり、更新情 報を受信すると待機中サーバ2のデータベース25へ更 新情報を反映させる。また、データベース25と更新履 歴データベース26は、データベース更新プロセス24 により、稼動中サーバ1と常に同期がとられている。さ らに、端末3は、常時は稼動中サーバ1と接続し、稼働 中サーバ1に対して要求を発行するためのものである。 【0017】また、接続方式は、ソケット接続を例にと ると、端末3側をサーバ、稼動中サーバ1の端末インタ ーフェースプロセス13側をクライアントとして接続す. る。つまり、端末3側をサーバとする事で2台のサーバ からの接続が可能となる。すなわち、接続状態を逆にし た場合、どちらのサーバが稼動中で接続可能な状態かが 判別できないためである。

【0018】次に、このような構成のサーバ二重化方式の動作を説明する。すなわち、図1において、稼働中サーバ1が稼働中であり、待機中サーバ2が待機中である。そして、各サーバ1、2内の各プロセスはそれぞれのメインプロセス11、21に接続され、各プロセスが常時監視されている。尚、各メインプロセス11、21は、それぞれ、自サーバ1、2内の各プロセスの監視等の簡易な処理を行うのみに押さえ、各プロセスが異常終了した場合には再起動などの処理を行う。

【0019】また、各データベース15、25のサーバ間の同期合わせは、稼働中サーバ1のデータベース更新プロセス14が自サーバ1のデータベース15を更新する際に、常に、更新履歴を自サーバ1の更新履歴データ 40ベース16に保管し、待機中サーバ2のデータベース更新プロセス24に通知し、待機中サーバ2のデータベース更新プロセス24は受信した更新情報を自サーバ2のデータベース25と更新履歴データベース26に更新する。これにより、稼働中サーバ1のデータベース15と待機中サーバ2のデータベース25は常に同期がとれたものになる。

【0020】この状況にて稼働中サーバ1で障害が発生 し、メインプロセス11、21間の通信が途絶えると、 待機中サーバ2が稼働中となり、その後の処理を瞬時に 50 継続することができる。このようにして、各メインプロセス11、21に各プロセス監視を行わせ、さらに、システム中枢サーバ(稼働中サーバ1)をシステム予備サーバ(待機中サーバ2)に瞬時に切り替えることにより、信頼性の高いサーバ二重化システムを構築することができる。

【0021】さらに、図1に示す第1の実施の形態の動作を、フローチャートを用いて詳細に説明する。図2は、正常時におけるデータベースの同期処理の流れを示すフローチャートである。最初に、図1、図2を用いて正常時の処理の流れについて説明する。先ず、稼働中サーバ1は、端末インターフェースプロセス13を通して、端末3からデータ要求を受信すると(ステップA1、以下ステップは省略)、データベース15の更新が必要な場合は、稼働中サーバ1のデータベース15を更新し(A3)、待機中サーバ2へ更新情報を通知する(A4)。

【0022】そして、正常に更新情報の通知が行われた場合は(A4、正常)、更新情報を更新履歴データベース16に「通達済」として登録し(A5)、終了する。また、更新情報が正常に通達できなかった場合は(A4、異常)、待機中サーバ2が停止中であると認識し(A6)、更新情報を更新履歴データベース16に「未通達」として登録し(A7)、終了する。

【0023】次に、稼働中サーバ1に障害が発生した場合の待機中サーバ2への切換処理について説明する。図3は、稼働中サーバに障害が発生した時の切換処理の流れを示すフローチャートである。まず、稼動中サーバ130内のプロセスが異常終了などで障害が発生した場合は、メインプロセス11にて異常プロセスの再起動処理を行う(B1)。再起動処理によって復旧した場合は(B1、復旧)、異常処理は終了する。しかし、復旧しない場合は(B1、再起動処理失敗)、稼働中サーバ1に障害発生と認識し(B2)、待機中サーバメインプロセス21に稼働中サーバ1が障害である旨を通知する(B3)。

【0024】ここで、待機中サーバ2のメインプロセス21が、稼動中サーバ1のメインプロセス11の異常を認識できた場合は、待機中サーバ2は、自ら、「稼動中」への切替処理へ移行する。そして、メインプロセス11とメインプロセス21の間の接続が正常な場合は(B3、接続中)、稼動中サーバ1のメインプロセス11が自サーバ1の各プロセスに対し「待機中」への切り替えを要求し(B4)、同時に、端末インターフェースプロセス13は端末3との接続を切断する(B5)。そして、稼働中サーバ1の「待機中」への切替完了後に、待機中サーバ2のメインプロセス21へ、切替が完了した旨を通知する(B6)。

【0025】待機中サーバ2のメインプロセス21は、

稼動中サーバ1のメインプロセス11との接続異常を受 けた時点(B3、接続異常)、または、前述のステップ B6の、切替完了の通知を受けた時点で、自サーバ2の 各プロセスに「稼動中」への切り替えを要求し(B 7) 、同時に、端末インターフェースプロセス23は端 末3との接続処理を行う(B8)。そして、待機中サー バ2の各プロセスの切り替えが完了完了すると、サーバ 二重化システムの切替を完了し(B9)、終了する。こ のようにして2台のサーバの切替を行うことにより、通 信の停止時間が最小限に押さえられ、端末3側の操作を 10 介入せずに、システム全体を二重化することができる。 【0026】次に、本発明のサーバ二重化方式の第2の 実施の形態を説明する。図4は、本発明の第2の実施の 形態のサーバ二重化方式のシステム構成図である。この

実施の形態の構成は、図1の第1の実施の形態に対し て、監視プロセス201と複数の業務プロセス203が 追加されている。監視プロセス201は、メインプロセ ス202の上位装置として配置され、メインプロセス2 02を監視すると共に、メインプロセス202を通して サーバ200内の各プロセスを監視している。監視プロ 20 セス201はプロセスの監視のみを行うため、図1に示 す第1の実施の形態に比べ、より安定したプロセスとな り、一層高い信頼性が得られる。また、業務プロセス2 03は、図1の第1の実施の形態では一つのプロセスの みであったが、この実施の形態では、業務内容毎に分け て複数の業務プロセス203を構成している。

[0027]

【発明の効果】以上説明したように、本発明のサーバニ 重化方式は、メインプロセスが自サーバ内の各プロセス たり、各プロセスが異常になった場合は、メインプロセ スが、異常通知によって障害をいち早く察知し、自サー バの再起動処理を行い、障害を最少時間で最小限に押さ える。よって、メインプロセスの処理負担は軽減され、

プロセス監視を行うことによってサーバ自体の耐久性の 向上を図ることができる。また、障害時において、デー タベースの同期を取ることにより、データベースの補正 処理などを行う必要がなくなり、システム中枢サーバの 瞬時の切り替えを行うことができる。

【0028】さらに、従来方式の、端末からサーバに対 して接続する方式では、各端末で2台の接続先サーバを 意識しなければならなかったり、切り替えのタイミング が端末側からでは分かりくいなどの問題があったが、本 発明のサーバ二重化方式によればこれらの問題は解消さ れる。すなわち、本発明によれば、サーバの端末インタ ーフェースプロセスと端末との接続方式をサーバから端 末に接続する方式を採ることにより、すなわち、サーバ プロセスをクライアント接続、端末をサーバ接続とする ことにより、端末側は切り替えを意識することなく、シ ステム全体の切り替えを行うことができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】 本発明の第1の実施の形態の、サーバ二重化 方式のシステム構成図である。

【図2】 図1のシステムにおける、正常時のデータベ ースの同期処理の流れを示すフローチャートである。

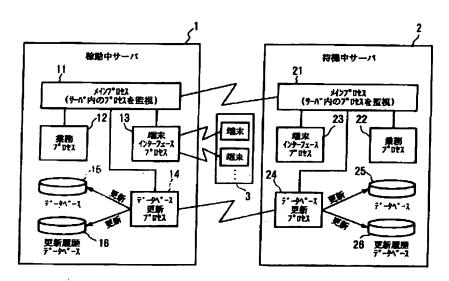
【図3】 図1のシステムにおいて、稼働中サーバに障 害が発生した時の切換処理の流れを示すフローチャート である。

【図4】 本発明の第2の実施の形態の、サーバ二重化 方式のシステム構成図である。

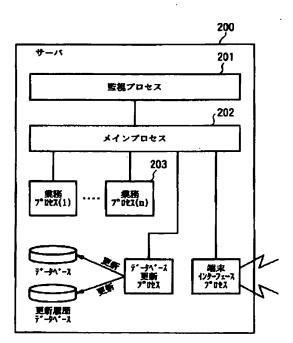
【符号の説明】

1…稼動中サーバ、2…待機中サーバ、3…クライアン ト端末群(端末)、11、21、202…メインプロセ と接続状態にある。したがって、接続状態が異常になっ 30 ス、12、22、203…業務プロセス、13、23… 端末インターフェースプロセス、14、24…データベ ース更新プロセス、15、25…データベース、16、 26…更新履歴データベース、200…サーバ、201 …監視プロセス

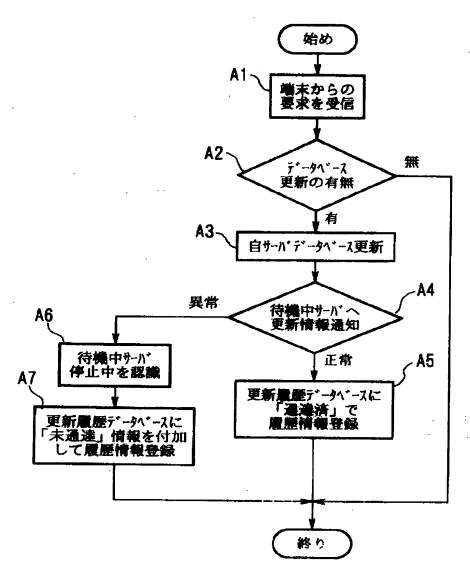
【図1】



【図4】



【図2】



[図3]

